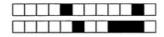
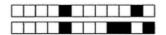
Liard Pierre-Jean Note: 14/20 (score total : 14/20)

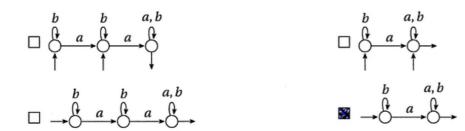


+130/1/14+

QCM THLR 4

	om et prénom, lisibles :		Identifiant (de haut en bas):
1	IARD Pierre-San		
			編0 □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
			□0 郷1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
			□0 1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	,		
sieu plus pas inco	tôt que cocher. Renseigner les champs d'identi urs réponses justes. Toutes les autres n'en ont q s restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 possible de corriger une erreur, mais vous pou prrectes pénalisent; les blanches et réponses ma	té. Le u'un est <i>i</i> ivez i	ans les éventuels cadres grisés « 💂 ». Noircir les cases Les questions marquées par « 🗶 » peuvent avoir plu- ine; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la t nul, non nul, positif, ou négatif, cocher nul). Il n'est z utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les iples valent 0. et: les 2 entêtes sont +130/1/xx+···+130/2/xx+.
Q.2	Le langage $\{ \stackrel{\bullet}{\mathcal{B}}^n \stackrel{\bullet}{\mathcal{B}}^n \mid \forall n \in \mathbb{N} \}$ est		
	non reconnaissable par automate	[☐ vide ☐ rationnel ☐ fini
Q.3	Le langage $\{(ab)^n \mid \forall n \in \mathbb{N}\}\$ est		
	🗌 fini 📜 rationnel 🗌 vio	de	non reconnaissable par automate
Q.4 Un langage quelconque □ peut n'être inclus dans aucun langage dénoté par une expression rationnelle □ peut avoir une intersection non vide avec son complémentaire ② n'est pas nécessairement dénombrable ○ est toujours inclus (\subseteq) dans un langage rationnel Q.5 A propos du lemme de pompage □ Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas forcement rationnel ③ Si un langage ne le vérifie pas, alors il n'est pas rationnel □ Si un langage le vérifie, alors il est rationnel Q.6 Si $L_1 \subseteq L \subseteq L_2$, alors L est rationnel si :			
	L_1, L_2 sont rationnels et $L_2 \subseteq L_1$ \square L_1, L_2		$igcup L_2$ est rationnel $igcup L_1$ est rationnel ont rationnels
Q.7	Combien d'états au moins a un automate ont la n -ième lettre avant la fin est un a (i.e., $(a +$		terministe émondé qui accepte les mots sur $\Sigma = \{a, b\}$ * $a(a+b)^{n-1}$):
	n+1		Il n'existe pas.
Q.8	Combien d'états au moins a un automate dé nt la n -ième lettre avant la fin est un a (i.e., $(a +$		ministe émondé qui accepte les mots sur $\Sigma = \{a, b, c, d\}$ + $c + d$)* $a(a + b + c + d)^{n-1}$):
		2	$\mathfrak{g} 4^n$ \square Il n'existe pas.
Q.9	Ω Ω	a	•
	Late As a		





Q.10 Comment marche la minimisation de Brzozowski d'un automate A?

Fin de l'épreuve.

2/2